Requested Patent:

JP2002111674A

Title:

METHOD AND SYSTEM FOR MANAGING CONNECTION AND COMPUTER READABLE RECORDING MEDIUM WITH PROGRAM FOR REALIZING THAT METHOD RECORDED THEREON;

Abstracted Patent:

JP2002111674;

Publication Date:

2002-04-12;

Inventor(s):

GOTO YASUNOBU;

Applicant(s):

HITACHI LTD;

**Application Number:** 

JP20000297071 20000926;

Priority Number(s):

IPC Classification:

H04L12/28; G06F13/00; H04L12/56;

Equivalents:

ABSTRACT:

PROBLEM TO BE SOLVED: To make possible to identify a normally communicable connection between server processes when an extra server machine restarts after shutdown in a client server system performing online transaction where the function of the server is distributed to a plurality of server machines.SOLUTION: When a server process establishes connection with the server process of an extra server machine, the time acquired from a system is registered as a connection establishment time in a table 11 managing connection. A normally communicable connection can thereby be identified by checking the connection establishment time even when the extra server machine restarts after shutdown.

		, , , , , , , , , , , , , , , , , , ,			
		·			•
					,
				•	
A					
	*		, , , , , , , , , , , , , , , , , , ,		•
		1, 1 × 21			
.0 .0					
			y (* †		
	X. X + + × 8 8 0				
1 - 9				*	
		r Pyr - m			
		•			
	7 g **		• •		
				,	
* * * *					
			* a		
		0.0			
	× .				
			-		

(19)日本国特許庁 (JP)

# (12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2002-111674 (P2002-111674A)

(43)公開日 平成14年4月12日(2002.4.12)

(51) Int.Cl. <sup>7</sup>		識別記号	ΡI		5	i-7]-ド(参考)
H04L	12/28		G06F	13/00	353C	5B089
G06F	13/00	353	H04L	11/00	310D	5 K O 3 O
H04L	12/56			11/20	102A	5 K O 3 3

# 審査請求 未請求 請求項の数5 OL (全 12 頁)

(21)出願番号	特顧2000-297071(P2000-297071)	(71)出願人 000005108
		株式会社日立製作所
(22)出顧日	平成12年9月26日(2000.9.26)	東京都千代田区神田駿河台四丁目6番地
		(72)発明者 後藤 康信
		神奈川県小田原市国府津2880番地 株式会
		社日立製作所ストレージシステム事業部内
		(74)代理人 100075096
		弁理士 作田 康夫
		Fターム(参考) 5B089 GA11 GA21 GB02 JA13 KA12
		KCO3 KCO4
		5K030 HB16 HB19 HC01 HC14 JT02
		KAO2 LEO2
		5K033 BA04 DA13 DB12 DB14
		ONGO DING DATA DATA

# (54) 【発明の名称】 コネクション管理方法およびシステムおよび前記方法を実現するプログラムを記録したコンピュータ読み取り可能な記録媒体

# (57)【要約】

【課題】サーバの機能(サービス)を複数のサーバマシンに分散したオンライントランザクション処理を行うク

ライアント・サーバシステムにおいて、別サーバマシン がダウンした後、再起動した場合に、正常に通信できる サーバプロセス間のコネクションを識別できることを目

的とする。

【解決手段】サーバプロセスが別サーバマシンのサーバプロセスとコネクションを確立したとき、システムから取得した時刻をコネクション確立時刻として、コネクションを管理するテーブル11に登録する。これにより、別サーバマシンがダウンした後、再起動した場合でも、コネクション確立時刻をチェックすることで、正常に通信できるコネクションを識別できる。

₩4

#### - 11 コネクション管理テーブル

ソケット	接缺免	接缺先	サーバ	コネクション確立時刻	
ディスクリプタ	1 アアドレス	ボート番号	プロセス名称	<%>	<##>
5	172.17.150.15	11000	P20	965260920	640910
				(2000/06/03	
				09:02:00 )	
6	172.17.150.32	12000	P30	965261110	638946
				(2000/06/03	
		1		09:05:10 }	

#### 【特許請求の範囲】

【請求項1】コネクション管理方法において、第一のコネクション確立相手の計算機に関する情報および第一のコネクションに関する第一の識別子と、第二のコネクション確立相手の計算機に関する情報および第二のコネクションに関する第二の識別子とを格納し、前記第一の識別子と前記第二の識別子とを比較し、使用するコネクションを決定することを特徴とするコネクション管理方法。

【請求項2】コネクション管理方法において、第一のコネクション確立相手のプログラムに関する情報および第一のコネクションに関する第一の識別子と、第二のコネクション確立相手のプログラムに関する情報および第二のコネクションに関する第二の識別子とを格納し、前記第一の識別子と前記第二の識別子とを比較し、使用するコネクションを決定することを特徴とするコネクション管理方法。

【請求項3】請求項1記載のコネクション管理方法において、前記識別子とは計算機から取得した時刻、もしくはコネクションの計数値であることを特徴とするコネクション管理方法。

【請求項4】コネクション管理システムにおいて、第一のコネクション確立相手の計算機に関する情報および第一のコネクションに関する第一の識別子と、第二のコネクション確立相手の計算機に関する情報および第二のコネクションに関する第二の識別子とを格納し、前記第一の識別子と前記第二の識別子とを比較し、使用するコネクションを決定するプロセスを保持することを特徴とするコネクション管理システム。

【請求項5】請求項1記載の方法を実現するプログラムを格納したコンピュータ読み取り可能な記録媒体。

#### 【発明の詳細な説明】

### [0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、サーバの機能(サービス)を複数のコンピュータ(サーバマシン)に分散したクライアント・サーバシステムにおいて、再度確立したコネクションを識別して、通信を正常に行う方法に関するものである。

# [0002]

【従来の技術】サーバの機能(サービス)を複数のコンピュータ(サーバマシン)に分散し、ネットワークで接続したオンライントランザクション処理を行うクライアント・サーバシステムにおいて、各サーバマシンで動作するサーバプロセスは、プロセス起動時、別サーバマシンのサーバプロセスとの間に、TCPソケットを使用してコネクションを確立することで、自サーバプロセスの機能(サービス)が実行可能であることを別サーバマシンのサーバプロセスに通知する。

【0003】各サーバプロセスは、プロセスのローカルメモリ上にコネクション管理テーブルを持ち、コネクシ

ョン確立が完了したとき、コネクション管理テーブルにコネクション情報を登録する。コネクション管理テーブルに登録するコネクション情報としては、確立したコネクションのTCPソケットのソケットディスクリプタ、接続先IPアドレス、接続先ポート番号、サーバプロセス名称である。

【0004】サーバプロセスは、サーバプロセス間で確立するコネクションを1つとし、また、オンライントランザクション処理を行うサーバプロセスには、性能と信頼性が要求されることから、確立したコネクションは永続的に保持する。コネクション管理テーブルにコネクション情報が登録されていることで、別サーバマシンの該当サービスの呼び出しが可能であることを意味する。

【0005】オンライントランザクション処理を行うクライアント・サーバシステムでは、クライアントからサービス要求(問い合わせ電文送信)が行われると、該当するサービスのサーバプロセスは、要求されたサービスの処理を行い、その結果を応答電文としてクライアントに送信する。

【0006】クライアントからのサービス要求内容によっては、サーバの処理が複数サーバマシンのサーバプロセスの機能によって実現される場合がある。この場合、クライアントから直接サービス要求されたサーバプロセスは、サーバプロセス起動時に確立したコネクションを使用して、別サーバマシンのサーバプロセスとの間で、サービス要求(問い合わせ電文の送信、応答電文の受信)を行う。

【0007】オンライントランザクション処理のクライアント・サーバシステムでは、サーバプロセスは、複数のクライアントからの要求を処理しなければならないため、特定のサービス処理でブロックしてはならない。

【0008】この対処方法として、TCPソケットを使う通信部分では、TCPソケットを非ブロッキングモードに設定する。

【0009】非ブロッキングモードのTCPソケットを使用することにより、データ送信処理(例えば、接続したソケットへデータを送信するsend()ソケット関数の発行)を行った場合、オペレーティングシステム(カーネル)が管理している送信用ソケットバッファに

(カーネル)が管理している医信用/フットバッファに 空きがあると、送信用ソケットバッファに送信データが コピーされた時点で、カーネルから制御が戻り、通信処 理でブロックすることなく処理を続行できる。、

【0010】従来、これらのTCPソケットを使用するプロセス間通信については、「UNIXネットワークプログラミング第2版 Vol.1」(W.リチャード・スティーブンス著、篠田陽一訳、トッパン、1999年発行)において論じられていた。

#### [0011]

【発明が解決しようとする課題】TCPソケットを使用したプロセス間通信では、通信を行っていない状態で相

手サーバマシンがクラッシュ(サーバマシンがダウン) した場合(マシンがダウンした場合)、コネクション切 断を示すデータ(パケット)が送信されてこないため、 確立済みコネクションには何も通知されない(つまり、 コネクション管理をするプロセス若しくはプログラムに 通知がないため、自サーバマシンでコネクションが使用 できるか否かが確認できない)。

【0012】その後、相手サーバマシンが再起動されて、そのサーバマシンでサーバプロセスが再起動されると、サービスが実行可能であることを通知するため、再度、そのサーバプロセスからコネクション確立要求が行われて、新しくコネクションが確立される。

【0013】すると、相手サーバマシンのクラッシュを知らないまま、再起動後のプロセスとコネクション確立を行ったサーバプロセスのコネクション管理テーブルには、再起動前に確立したコネクション情報(接続先IPアドレス、接続先ボート番号、サーバプロセス名称)が登録されたまま、再起動後に確立したコネクション情報(接続先IPアドレス、接続先ボート番号、サーバプロセス名称)が登録されることになり、同じサーバプロセスに関するコネクション情報が重複してしまい、再起動前の通信不可能なコネクションと再起動後に確立した正常なコネクションを識別できないという問題がある。

【0014】もし、接続先プロセス(ソケット)が存在しなくなった再起動前のコネクションに、データ送信を行った場合、非ブロッキングモードのTCPソケットでは、データ送信のソケット関数が正常リターンし、データ送信が正常にできたように見えるが、実際には送信用ソケットバッファに送信データを書き込んだだけであり、送信相手のTCPまたはプロセスにデータを送れたということではない。

【0015】したがって、相手サーバマシンのクラッシュを知らないサーバプロセスで、再起動前の通信不可能なコネクションに問い合わせ電文送信を行った場合、正常に電文送信ができたように見えるので、応答電文が送信されてくるのを監視する。

【0016】しかし、再起動前の通信不可能なコネクションに送信した問い合わせ電文は再起動後のサーバプロセスに届くことはなく、応答電文も送信されてこないため、問い合わせ電文送信を行ったサーバプロセスでは、サービス要求のタイムアウトが発生する。つまり、再起動後のサーバプロセスが正常に動作している状態であるのに、問い合わせ電文送信を行ったサーバプロセスでは、再起動後のサーバプロセスとの通信エラー(サービス要求のタイムアウト)が発生したようになる。

【0017】また、「UNIXネットワークプログラミング第2版 Vol.1」(W. リチャード・スティーブンス著、篠田陽一訳、トッパン、1999年発行)には、通信を行っていないときの相手サーバマシンのクラッシュを検出する手段として、TCPソケットのSO\_

KEEPALIVEオプションが論じられている。しかし、SO\_KEEPALIVEオプションは、パケットの送受信が2時間行われなかった場合、TCPが生存確認用パケットを送信し、さらに11分15秒経過してでも、その応答パケットが返ってこなかったとき、相手サーバマシンがクラッシュ(サーバマシンがダウン)したものと判断し、上位アプリケーションに通知するものである

【0018】したがって、TCPソケットのSO\_KEEPALIVEオプションを使用しても、相手サーバマシンがクラッシュ(サーバマシンがダウン)したことを即時に認識できるわけではないため、オンライントランザクション処理のクライアント・サーバシステムのサーバプロセス間通信には向いていない機能であり、上記問題を解決できない。

【0019】以上のように、従来技術は、別サーバマシンがクラッシュ (別サーバマシンがダウン) して、その後サーバプロセスが再起動された場合についての記載がなかった。

【0020】本発明の目的は、正常に通信できるコネクションを識別することにある。

[0021]

【課題を解決するための手段】本発明のコネクション管理方法において、第一のコネクション確立相手の計算機又はプログラムに関する情報および第一のコネクションに関する第一の識別子と、第二のコネクション確立相手の計算機又はプログラムに関する情報および第二のコネクションに関する第二の識別子とを格納し、前記第一の識別子と前記第二の識別子とを比較し、使用するコネクションを決定する。

【0022】尚、本発明のコネクション管理方法において、前記識別子とは計算機から取得した時刻、もしくはコネクションの計数値などコネクションを識別し、決定するための何らかの情報である。

【0023】又は、本発明のコネクション管理方法にお いて、第一のコネクション確立相手の計算機に関する情 報および第一のコネクションに関する第一の識別子と、 」第二のコネクション確立相手の計算機に関する情報およ び第二のコネクションに関する第二の識別子とを格納 し、前記第一の識別子と前記第二の識別子とを比較し、 使用するコネクションを決定するプロセスを保持する。 【0024】さらに、上記目的を達成するために、各サ ーバプロセスが持っているコネクション管理テーブル に、コネクション確立時刻を追加し、コネクション確立 要求を受け付ける処理で、コネクション確立後、システ ム時刻を取得し、ソケットディスクリプタ、接続先IP アドレス、接続先ポート番号、プロセス名称、および取 得したシステム時刻をコネクション管理テーブルに設定 し、時刻をチェックすることで、正常に通信できるコネ クションを識別できるようにしたものである。

【0025】また、本発明を実現するプログラムを、コンピュータ読み取り可能な記録媒体(ハードディスク、各種メモリ、フロッピー(登録商標)ディスク、光磁気ディスク、CD-ROM、磁気テープなどの記録媒体)に格納し、その媒体から本発明を実現するプログラムを読み出して本発明を実施しても良いし、前記記録媒体に格納したプログラムにネットワーク等を通じてアクセスして本発明を実施しても良い。また、ネットワークを通じて本発明を実現するプログラムを格納した計算機(もしくは記録媒体)から本発明を実現するプログラムをグウンロードして、別な計算機上の計算機(もしくは別な記録媒体)に本発明を実現するプログラムをインストールして本発明を実施しても良い。

#### [0026]

【発明の実施の形態】以下、本発明の実施例について、 図を使用して説明する。

【0027】図1は、本発明によるサーバの機能(サービス)を複数のコンピュータ(サーバマシン)に分散し、ネットワークで接続したオンライントランザクション処理を行うクライアント・サーバシステムの構成図である。図1において、クライアント4とサーバマシン1、サーバマシン2、サーバマシン3があり、これらはネットワーク8によって接続されている。

【0028】ネットワーク8は、LAN(Local Area Network)であるが、WAN(Wide Area Network)とすることもできる。また、ネットワーク8に接続されるクライアント4、サーバマシン1、2、3との通信には、TCP/IP(Transmission Control Protocol/Intrnet Protocol)が使用される。

【0029】クライアント4では、トランザクション要求を行うアプリケーションソフトウェアが動作し、必要となるサービス要求に応じて、サーバマシンのサーバプロセスへTCPソケットを使用して、サービス要求(問い合わせ電文の送信および応答電文の受信)が行われる

【0030】サーバマシン1、2、3では、それぞれサービスの機能が異なるサーバプロセス10、サーバプロセス20、サーバプロセス30が動作する。サーバプロセス10、20、30には、それぞれ別サーバマシン構成定義ファイル5、6、7が用意されている。

【0031】別サーバマシン構成定義ファイル5、6、7は、当該サーバマシンのサーバプロセスが動作可能であることを通知すべき別サーバマシン上のサーバプロセスの情報(別サーバプロセス定義テーブル51、61,71)がそれぞれ格納されている。

【0032】図2は、別サーバマシン構成定義ファイル に格納される別サーバプロセス定義テーブルの一例を示 す図である。別サーバプロセス定義テーブル51は、当 該サーバマシンのサーバプロセスが起動時にコネクション確立する別サーバマシン上のサーバプロセスのプロセス名称、ボート番号、IPアドレスから構成される。

【0033】プロセス名称は、別サーバマシンで動作するサーバプロセスの名称である。ポート番号は、別サーバマシンで動作するサーバプロセスの受付用ポート番号である。 I Pアドレスは、そのサーバプロセスが動作するサーバマシンの I Pアドレスである。

【0034】図3は、各サーバマシンで動作するサーバプロセスの構成図である。サーバプロセス10は、サービス本体部12、通信制御部13から構成され、通信制御部はコネクション管理テーブル11を持つ。

【0035】次にこれらの要素について詳細に説明する。サービス本体部12は、要求されたサービスを処理する本体部分であり、処理の中核部分については各サーバマシンのサーバプロセスごとで異なるが、サーバプロセスの構成上は同じであり、サービス処理100から構成される。通信制御部13は、TCPソケットを使用して、クライアントおよび別サーバマシンで動作するサーバプロセスとの送受信を行う部分であり、通信準備処理200、電文送信処理300、事象発生待ち処理400から構成され、コネクション管理テーブル11を使用して処理を行う。

【0036】図4は、サーバプロセスがローカルメモリ に確保するコネクション管理テーブルの一例を示す図で ある

【0037】コネクション管理テーブル11は、別サーバマシンのサーバプロセスとの間で、コネクション確立に使用したTCPソケットのソケットディスクリプタ、接続先IPアドレス、接続先ボート番号、サーバプロセス名称、コネクション確立時刻から構成される。

【0038】ソケットディスクリプタは、TCPソケットを使用してコネクションを確立したときに、オペレーティングシステムによって決定された識別子である。

【0039】接続先IPアドレスは、TCPソケットを使用して確立したコネクションの接続先プロセスが動作しているサーバマシンのIPアドレスである。コネクション確立要求を行った側では、コネクション確立要求時に求めた情報であり、コネクション確立要求を受けた側では、受付用ソケットのキューからコネクション確立要求を取り出しコネクションを確立するaccept()ソケット関数で取得した情報である。

【0040】接続先ポート番号は、TCPソケットを使用して確立したコネクションの接続先プロセスの受付用ポート番号である。コネクション確立要求を行った側では、コネクション確立要求時に求めた情報であり、コネクション確立要求を受けた側では、コネクション確立要求元から最初に送信されるポート番号電文に設定された受付用ポート番号である。

【0041】サーバプロセス名称は、TCPソケットを

使用して確立したコネクションで接続しているプロセス のプロセス名称であり、接続先IPアドレス、接続先ポート番号から求めた情報である。

【0042】コネクション確立時刻は、コネクション確立時に取得したシステム時刻(例えば、1970年1月1日、00:00:00を基準とし、この時刻から起算した秒数とマイクロ秒数)である。

【0043】図5は、図3のサービス本体部12における、サービス処理の流れを示す図である。

【0044】サービス処理100では、プロセスが起動されると、サービス本体の準備を行い(ステップ101)、通信準備処理を行って(ステップ102)、事象発生待ち処理でクライアントまたは別サーバマシンのサーバプロセスからのサービス要求事象の発生を待つ(ステップ103)。サービス要求事象が発生すると、サービス実行処理でサービスを実行して応答電文を作成し(ステップ104)、応答電文の電文送信処理を行い(ステップ105)、事象発生待ち(ステップ103)の状態に戻る。

【0045】図6は、図5におけるサービス処理の中 (ステップ102)から呼び出される、通信準備処理の 流れを示す図である。

【0046】通信準備処理200では、動作しているサ ーバマシン名称を取得するgethostname() 関数を発行して、サーバマシン名称を取得し (ステップ 201)、指定したサーバマシン名称に関する情報を取 得するgethostbyname()関数を発行し て、動作しているサーバマシンのIPアドレスを取得し (ステップ202)、指定したサービス名称に関する情 報を取得するgetservbyname()関数を発 行して、自サーバプロセスの受付用ポート番号を取得し (ステップ203)、TCPソケット通信で必要なソケ ットを生成するSocket()ソケット関数を発行し て、ソケットディスクリプタを取得し(ステップ20 4)、ステップ202で取得したIPアドレス、ステッ プ203で取得した受付用ポート番号を指定して、ソケ ットにアドレスを割り付けるbind()ソケット関数 を発行して、受付用ソケットにアドレス割り付けを行い (ステップ205)、他からのコネクション確立要求の 受け入れ準備を行う1isten()ソケット関数を発 行して、クライアントおよび別サーバプロセスからのコ ネクション確立要求を受付可能状態にする(ステップ2 06)。次に、ローカルメモリ上にコネクション管理テ ーブルの領域を確保する(ステップ207)。そして、 ステップ203で取得した受付用ポート番号を通知する ポート番号電文を作成し(ステップ208)、別サーバ マシン構成定義ファイルを読み込み (ステップ20 9)、別サーバマシンの I Pアドレス、受付用ポート番 号を求めて、別サーバマシン構成定義ファイルに格納さ れているプロセスに対し、当該サーバプロセスが動作可 能であることを通知するため、ポート番号電文の電文送 信処理を行い(ステップ210)、通信準備処理を終了 する(ステップ211)。

【0047】図7は、図6における通信準備処理の中 (ステップ210)および図5のサービス処理の中(ス テップ105)から呼び出される、電文送信処理の流れ を示す図である。

【0048】電文送信処理300では、電文送信先IP アドレス、送信先ポート番号と一致するコネクション管 理テーブルのエントリをサーチする (ステップ30 1)。サーチした結果、コネクション管理テーブルに登 録されていない場合(ステップ302)、TCPソケッ ト通信で必要なソケットを生成するsocket ()ソ ケット関数を発行してソケットディスクリプタを取得 後、指定したアドレスへコネクション確立を要求するc ' onnect()ソケット関数を発行して、電文送信先 ヘコネクション確立要求を行う(ステップ303)。 【0049】コネクション確立が成功し(ステップ30 4)、電文送信先が別サーバマシン構成定義ファイルに 格納されているサーバプロセスの場合(ステップ30 5)、当該コネクションはコネクション管理テーブルに 登録して管理すべきコネクションであるので、システム・ 時刻(1970年1月1日 00:00:00から起算 した秒数とマイクロ秒数)を取得し(ステップ30% 6)、コネクション情報をコネクション管理テーブルに 登録し(ステップ307)、電文を送信して(ステップ・ 308)、処理を終了する(ステップ309)。

17

【0050】電文送信先が別サーバマシン構成定義ファイルに格納されているサーバプロセスでない場合(ステップ305)、当該コネクションは、コネクション管理テーブルに登録して管理すべきコネクションではないので、電文を送信して(ステップ308)、処理を終了する(ステップ309)。

【0051】コネクション確立が失敗した場合(ステップ304)、ソケットをクローズして(ステップ310)、処理を終了する(ステップ309)。コネクション管理テーブルをサーチした結果、電文送信先が登録されている場合(ステップ302)、電文を送信して(ステップ308)、処理を終了する(ステップ309)。【0052】図8は、図5のサービス処理の中(ステップ103)から呼び出される、事象発生待ち処理の流れを示す図である。

【0053】事象発生待ち処理400では、受付用ソケットおよび確立済みコネクションのソケットを指定して、指定した複数のソケットディスクリプタの内どれかに事象が発生するまで当該プロセスを待ち状態にするselect()関数を発行して事象が発生するのを待つ(ステップ401)。

【0054】受付用ソケットにコネクション確立要求事 象が発生した場合(ステップ402)、受付用ソケット のキューからコネクション確立要求を取り出しコネクションを確立するaccept()ソケット関数を発行してコネクション確立を行い(ステップ403)、コネクション確立要求元の受付用ボート番号が設定されたボート番号電文を受信し(ステップ404)、ポート番号電文のボート番号が別サーバマシン構成定義ファイルに格納されている場合(ステップ405)、当該コネクション管理テーブルに登録して管理すべきコネクションであるので、システム時刻(1970年1月1日 00:00:00から起算した秒数とマイクロ秒数)を取得し(ステップ406)、コネクション情報をコネクション管理テーブルに登録する(ステップ407)。

· 54

【0055】その後、コネクション管理テーブルのサーチを行い、コネクション管理テーブルに登録したコネクション情報と接続先IPアドレスおよび接続先ポート番号が一致し、かつ確立時刻が小さいエントリ(コネクション情報)を比較することで(ステップ408)、正常に通信できるコネクションを識別し、確立時刻が古いコネクションがあった場合はそのコネクションをクローズし(ステップ409)、ソケットへの事象発生待ち(ステップ401)の状態に戻る。

【0056】コネクション管理テーブルに登録したコネクションと接続先IPアドレスおよび接続先ポート番号が一致し、かつ確立時刻が小さいエントリ(コネクション情報)がなかった場合は(ステップ408)、ソケットへの事象発生待ち(ステップ401)の状態に戻る。【0057】ポート番号電文のポート番号が別サーバマシン構成定義ファイルに格納されていない場合(ステップ405)、当該コネクションはコネクション管理テーブルに登録して管理すべきコネクションではないので、電文受信を行って(ステップ410)、処理を終了する(ステップ411)。

【0058】また、受付用ソケット以外のソケット(確立済みコネクションのソケット)に事象が発生した場合は(ステップ402)、電文受信を行って(ステップ410)、処理を終了する(ステップ411)。

【0059】なお、上記の実施の形態においては、コネクション管理テーブルに登録したコネクション情報で、接続先IPアドレスおよび接続先ポート番号が一致したエントリがあった場合、正常に通信できるコネクションを識別する情報として、コネクション確立時のシステム時刻を使用したが、コネクション管理テーブルにコネクション情報を登録する度にカウントアップするカウンタを用いてその計数値を使用してもよい。

【0060】また、上記以外の識別子を用いてコネクションを識別し、使用すべきコネクションを決定しても良い。たとえば、使用可能なコネクションの識別子は

「1」、使用不可能なコネクションの識別子は「0」というように、コネクションを確立した相手のコンピュー

タの情報に対し、コネクションを識別するための何らか の情報を付加して管理しても良い。なお、本発明におい ては、別サーバプロセス定義テーブル51や、コネクシ ョン管理テーブルの情報11等の情報は計算機に関する 情報 (IPアドレス等) を示したが、プログラム (オブ ジェクト、プロセスなど)の固有の情報を用いてもよ い。(例えば、通信相手となる別サーバプロセスのオブ ジェクトリファレンスと、その別サーバプロセスとのコ ネクションを識別する識別子とを対応付けて管理し、使 用できるコネクションを決定しても良い。このように、 コネクションを確立するプログラムの固有情報と確立し たコネクションに対する識別子とを対応づけて管理する ことで、コネクション相手のものを識別する情報が、コ ネクション相手となる別サーバプロセスが起動している 計算機に関連する情報以外の場合においても本発明を適 用することができる。) さらに、本発明を実現するプロ グラムを、コンピュータ読み取り可能な記録媒体(ハー ドディスク、各種メモリ、フロッピーディスク、光磁気 ディスク、CD-ROM、磁気テープなどの記録媒体) に格納し、その媒体から本発明を実現するプログラムを 読み出して本発明を実施しても良いし、前記記録媒体に 格納したプログラムにネットワーク等を通じてアクセス して本発明を実施しても良い。また、ネットワークを通 じて本発明を実現するプログラムを格納した計算機(も しくは記録媒体)から本発明を実現するプログラムをダ ウンロードして、別な計算機(もしくは別な記録媒体) に本発明を実現するプログラムをインストールして本発 明を実施しても良い。

【0061】本発明は、以上説明したように、別サーバマシンで動作するサーバプロセスからのコネクション確立要求が発生したとき、システムの時刻を取得することで、正常に通信できるコネクションを識別するようにした。したがって、別サーバマシンがクラッシュ(別サーバマシンがダウン)して、サーバプロセス再起動後にも発生していたサーバプロセス間の通信エラー(サービス要求のタイムアウト)を防止でき、通信不可能(障害)となっているコネクションを識別できる効果がある。

#### [0062]

【発明の効果】本発明は、以上説明したように、コネクションを識別することにより、通信エラーを少なくできるという効果が得られる。

# 【図面の簡単な説明】

【図1】本発明によるサーバ機能を複数サーバマシンに 分散したクライアント・サーバシステムの構成図である。

【図2】別サーバプロセス定義テーブルの一例を示す図である。

【図3】各サーバマシンで動作するサーバプロセスの構成図である。

【図4】コネクション管理テーブルの一例を示す図であ

# !(7) 002-111674 (P2002-110JL8

4.

る.

【図5】サービス処理を示す流れ図である。

【図6】通信準備処理を示す流れ図である。

【図7】電文送信処理を示す流れ図である。

【図8】事象発生待ち処理を示す流れ図である。

【符号の説明】

10 サーバプロセス

11 コネクション管理テーブル

13 通信制御部

100 サービス処理

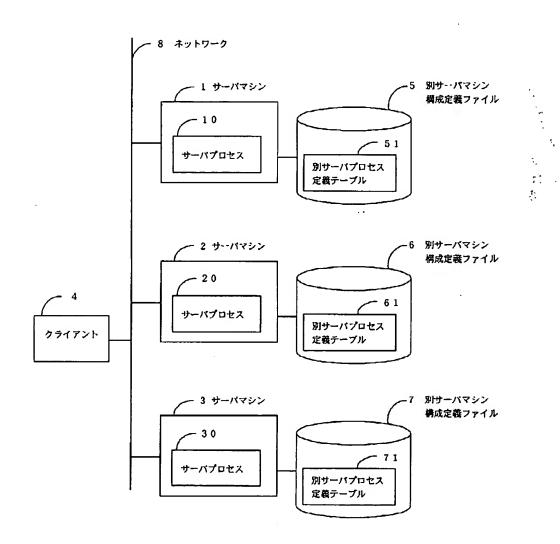
200 通信準備処理

300 電文送信処理

400 事象発生待ち処理

(図1)

**図**1



į

e in the second

【図2】

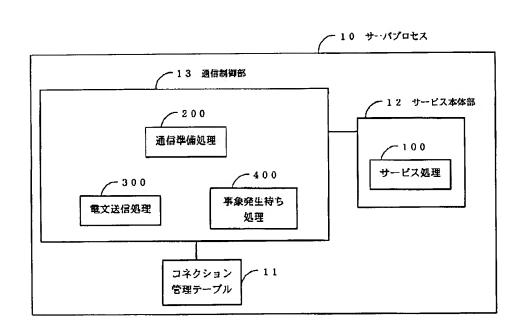
図2

5.1 別サーバプロセス定義テーブル

プロセス名称	ポート番号	IPアドレス
S P 2 0	11000	172.17.150.15
SP30	12000	172.17.150.32

【図3】

図3



【図4】

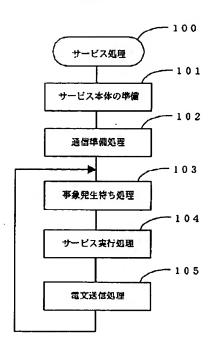
⊠4

11 コネクション管理テーブル

ソケット	接統先	接統先	サーバ	コネクション確立時刻	
ディスクリプタ	IPアドレス	ポート番号	プロセス名称	<&>	<b>&lt;μ秒&gt;</b>
5	172.17.150.15	11000	P 2 0	965260920 (2000/08/03 09:02:00 )	640916
6	172.17.150.32	12000	P 3 0	965261110 (2000/08/03 09:05:10 )	638946

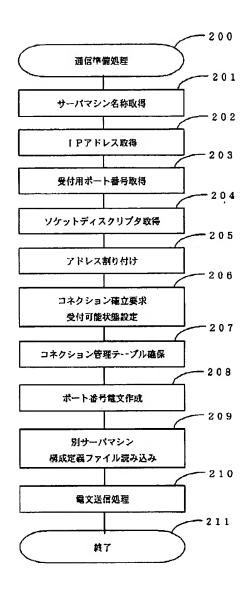
【図5】

⊠ 5



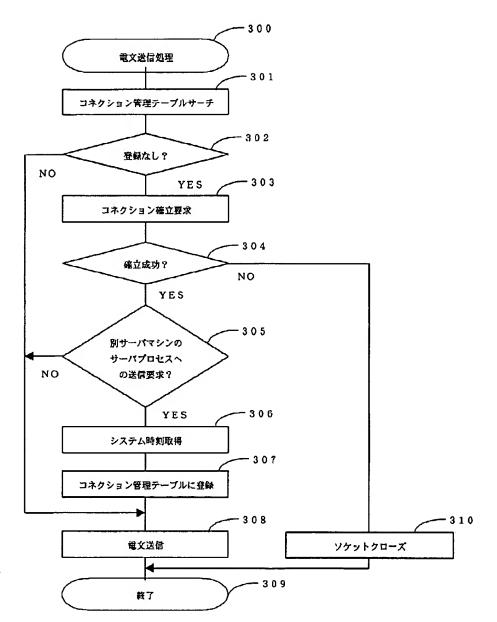
【図6】

図6



【図7】

図 7



【図8】

